

Логика и алгоритмы 2012. Задание 4.
Логика высказываний

44. Докажите, что следующие формулы являются тавтологиями:

а) $(p \rightarrow q) \leftrightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)$,

б) $((p \rightarrow q) \rightarrow p) \rightarrow p$.

45. Запишите формулу, выражающую приведенное рассуждение, и проверьте, является ли она тавтологией.

Если инвестиции останутся постоянными, то вырастут правительственные расходы или возникнет безработица. Если правительственные расходы не вырастут, то налоги будут снижены. Если налоги будут снижены и инвестиции останутся постоянными, то безработица не возникнет. Следовательно, правительственные расходы вырастут.

46. Докажите эквивалентности:

а) $\neg(A \wedge B) \equiv (\neg A \vee \neg B)$,

б) $(A \wedge B) \vee C \equiv (A \vee C) \wedge (B \vee C)$,

в) $\neg(A \rightarrow B) \equiv (A \wedge \neg B)$,

г) $(A \vee B) \wedge (A \vee \neg B) \equiv A$.

47. Найдите более короткую эквивалентную запись для следующих формул:

а) $(p \leftrightarrow q) \leftrightarrow (p \leftrightarrow (q \leftrightarrow p))$,

б) $((p \rightarrow q) \rightarrow p) \vee ((q \rightarrow p) \rightarrow q)$.

48. Приведите следующие формулы к СДНФ

а) $(((((p \rightarrow q) \rightarrow \neg p) \rightarrow \neg q) \rightarrow \neg r) \rightarrow r)$,

б) $(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((p \rightarrow \neg r) \rightarrow (p \rightarrow \neg q))$,

в) $((p \rightarrow q) \wedge (\neg q \rightarrow p)) \vee (r \rightarrow p)$.

49. Напишите формулу, зависящую от переменных p , q и r и истинную тогда и только тогда, когда ровно одна из этих переменных истинна.

50. Докажите, что любую функцию на $\{0, 1\}$ от произвольного числа аргументов можно записать с помощью конъюнкции, сложения по модулю 2 и константы 1.

51. *Элементарной дизъюнкцией* от переменных p_1, \dots, p_n называется формула вида

$$p_1^{\varepsilon_1} \vee \dots \vee p_n^{\varepsilon_n}, \text{ где } \varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n \in \{0, 1\}.$$

Совершенной конъюнктивной нормальной формой (СКНФ) от переменных p_1, \dots, p_n называется конъюнкция элементарных дизъюнкций от этих переменных, а также Т. Сформулируйте и докажите правило построения СКНФ по таблице истинности пропозициональной формулы.

52. Пусть $A(p_1, \dots, p_n)$ — пропозициональная формула, построенная из переменных p_1, \dots, p_n с помощью связок \wedge, \vee, \neg . Двойственная формула $A^\circ(p_1, \dots, p_n)$ получается из нее заменой всех \wedge на \vee , а всех \vee — на \wedge .
- а) Докажите по индукции, что $A^\circ(p_1, \dots, p_n) \equiv \neg A(\neg p_1, \dots, \neg p_n)$
 - б) Докажите, что если $A \equiv B$, то $A^\circ \equiv B^\circ$.
 - в) Докажите, что если A — тавтология, то $\neg A^\circ$ — тавтология.
 - г) Объясните, как, зная СДНФ для A° , построить СКНФ для A .
53. Докажите, что любая пропозициональная формула эквивалентна формуле, записанной с помощью переменных и штриха Шеффера $A | B = \neg(A \wedge B)$.
54. Докажите, что
- а) формула $p \vee q$ не эквивалентна никакой формуле, построенной из переменных с помощью \neg и \leftrightarrow ;
 - б) формула $p \rightarrow q$ не эквивалентна никакой формуле, построенной из переменных с помощью \vee и \wedge .